

## АНАЛИЗ АЛГОРИТМОВ ВЫЧИСЛЕНИЯ ТОЧКИ КРАТНОСТИ 5 ЭЛЛИПТИЧЕСКОЙ КРИВОЙ TWISTED EDWARDS

*Долгов Д.А.*

*ФГАОУ ВПО Казанский (Приволжский) федеральный университет,  
420008, г. Казань, ул. Кремлевская, д.18.*

*e-mail: dadolgofff@yandex.ru*

*поступила в редакцию 13 сентября 2013 года*

### Аннотация

Бернштейн и Ланге получили новый вид кривой,  $E_{E,a,d}$  Twisted Edwards:  $ax^2 + y^2 = 1 + dx^2y^2$ . В рамках данной статьи рассматриваются алгоритмы вычисления кратных точек для кривой Twisted Edwards.

Ускорение операций вычисления кратных точек ЭК упрощает реализацию многочисленных алгоритмов шифрования и ЭЦП в криптографии. Новые алгоритмы работают лучше, быстрее, эффективнее, что позволяет расширить область их использования – ЭЦП цифровых сообщений, SMS, надежная аутентификация сообщений и т.п., что позволит построить более защищенные коммерческие продукты.

**Ключевые слова:** эллиптические кривые, Twisted Edwards, конечные поля, криптография, кратные точки.

**Введение.** В 1985 году Коблиц и Миллер предложили использовать в криптографии алгебраические свойства эллиптических кривых. В криптографии эллиптических кривых роль основной криптографической операции играет скалярное умножение точки данной кривой на целое число, которые выполняются на основе операций сложения, умножения и инвертирования. Ленстра представил алгоритм факторизации целых чисел за время  $\exp(\sqrt{2} + o(1))\sqrt{p \ln(p) \ln(\ln p)}$ . Долгое время использовались кривые Вейерштрасса  $E_{W,k}$ :  $y^2 = x^3 + ax + b$ , над конечным полем  $F_k$ ,  $k \neq 2,3$ . Позднее Монтгомери предложил новую форму эллиптической кривой  $Bv^2 = u^3 + Au^2 + u$ , над полем  $F_k$ ,  $k \neq 2,3$ . Новая форма позволила уменьшить время факторизации. Основные улучшения алгоритма Ленстры связаны с поиском новых видов кривых, позволяющих минимизировать вычисление кратных точек.

**Основная часть.** В [1] доказано, что формулы для 3P,5P выполняются быстрее.

$$\begin{aligned} 3P &\leq 2P + P & 3P &\leq 4P - P \\ 5P &\leq 2 * 3P - P & 5P &\leq 2 * 2P + P \end{aligned}$$

*Twisted Edwards: Новые формулы для 3P,5P точек*

Вычисления точек кратности 3 :

$$A = X_1^2; B = Y_1^2; C = Z_1^2; D = A + B; E = D^2; F = 2D \cdot (A - B); K = 4C; L = E - B \cdot K; M = E - AK; N = F + M; X_3 = 2L * P * X_1; Y_3 = M * ((N + Y)^2 - O - B)_1; Z_3 = P((N + Z_1)^2 - O - C);$$

Вычисления точек кратности 5 :

$$\begin{aligned} A &= X_1^2; B = Y_1^2; C = Z_1^2; D = A + B; E = 2C - D; F = A * A; G = B^2; \\ H &= F + G; I = D^2 - H; J = E * E; K = G - F; L = K \cdot K; M = 2 * I * J; N = L + M; O = L * M; \\ P &= N \cdot O; Q = (E + K)^2 - J; R = ((D + E)^2 - J - H - I)^2 * 2N; S = QP; T = 4QO(D - C); \end{aligned}$$

$$U=R*N; \quad V=U+T; \quad W=U-T; \quad X_5 = 2X_1 * (P + B * S) * W. \quad Y_5 = 2Y_1 * (P - A * S) * V;$$

$$Z_5 = Z_1 * V * W.$$

**Экспериментальная часть.** Производилась оценка новых формул по сравнению с формулами из [1]. У [1] теоретическая оценка была  $17M+7S$ , у новых формул-  $14M+11S$ . Очевидно, в среднем случае [1] эффективнее. Но при разложении, когда  $S/M < 1/3$  получается, что новые формулы эффективнее в среднем на 10% (рисунки 1 и 2).

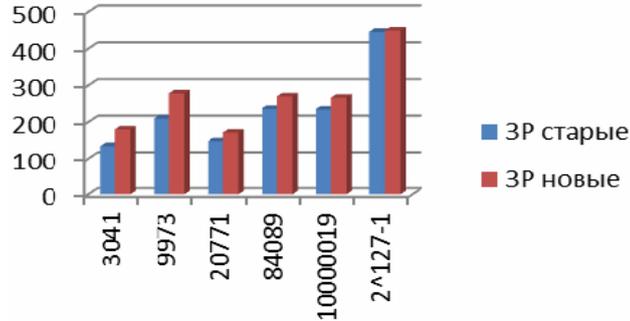


Рисунок 1. – Сравнение формул для 3P.

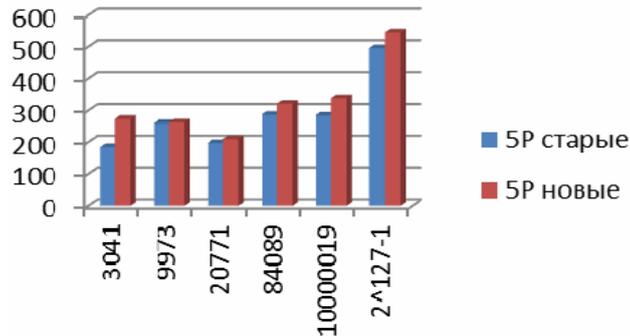


Рисунок 2. – Сравнение формул для 5P.

*Вычисление кратной точки. NextPoint5PNeighbour и NextPoint5PBase.* Сравнение проводится с алгоритмом NextPoint5P из [1]. В основе лежат алгоритмы суммирования и удвоения, а также наиболее новые формулы 3P, 5P, в случае, если выполняется, что  $S/M < 1/3$ . Иначе используются старые формулы.

*NextPoint5PNeighbour.* Идея проста: на каждой итерации происходит поиск ближайшего значения. Так как в памяти хранится история вычислений, то нет необходимости производить старые вычисления заново.

Цикл:

While(true):

- Узнать ближайшего соседа слева, справа:  $t \in \{5^k, 2 * 5^k, 3 * 5^k, 5^{(k+1)}\}$ , где достигается  $\min \text{abs}(n-t)$ ,  $k = \lceil \log_5 m \rceil$
- Вычислить  $tZ * (-1^{n-t})$ , разложение  $t$  уже знаем  $n = n - 5^{\lceil \log_5 n \rceil} * (-1^{n-t})$ .
- $T=T+kZ$ .
- $n==0$ ? Выход.

*NextPoint5PBase.* Идея проста: на каждой итерации происходит поиск ближайшего значения относительно базы предвычисленных значений. Это помогает найти наиболее близкого соседа числа.

1. Цикл:

While(true):

- Узнать ближайшего соседа  $\min \text{abs}(n-t), t \in DB^1$
- Вычислить  $tZ * (-1^{n-t})$ , разложение  $t$  уже знаем  $n = n - 5^{\lceil \log_5 n \rceil} * (-1^{n-t})$ .
- $T=T+kZ$ .
- $n==0?$  Выход.

В трех случаях мы имеем одинаковую худшую оценку. Но в среднем, новые алгоритмы получаются более эффективными за счет наилучшего разложения кратности точки.

Таблица 1. – Сравнение алгоритмов разложения точек кратности 5.

Метод <sup>2</sup>	Теоретическая оценка	Средний % выигрыша к алгоритму NextPoint5P
Edwards NextPoint5PBase	$\lceil \log_5 n \rceil 5P + 2(\lceil \log_5 n \rceil - 1) \text{Double}$ $+ (\lceil \log_5 n \rceil - 1) \text{Addition}$	20%
Edwards NextPoint5P nearest neighbour	$\lceil \log_5 n \rceil 5P + 2(\lceil \log_5 n \rceil - 1) \text{Double}$ $+ (\lceil \log_5 n \rceil - 1) \text{Addition}$	10%

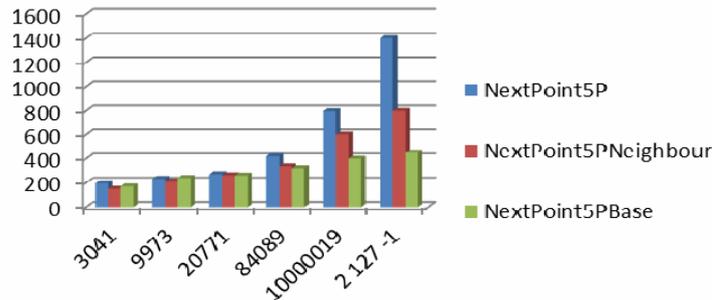


Рисунок 3. – Сравнение алгоритмов.

**Заключение.** Новые формулы 3P,5P доказали свою эффективность для формул, в которых число операций умножения превосходит число операций сложения не менее, чем в 3 раза. Алгоритм NextPoint5PBase показал в среднем 20% выигрыш по отношению к алгоритму NextPoint5P (рисунок 3, таблица 1). Он является наиболее эффективным алгоритмом на сегодняшний день.

### Список литературы

- 1) Долгов Д. Сравнительный анализ вычисления кратных точек на эллиптических кривых вида Montgomery, Weierstrass, Twisted Edwards // Труды 4 Всероссийской конференции «Информационные технологии в системе Социально-экономической безопасности России и ее регионов». 2012. 153 с.
- 2) Долгов Д. Анализ алгоритмов поиска кратности точки эллиптической кривой // Труды Научно-образовательной конференции студентов КФУ. 2013.
- 3) Ишмухаметов Ш.Т. Методы факторизации натуральных чисел. Казань: Изд. КФУ. 2011. 210 с.
- 4) Долгов Д. Эффективный алгоритм вычисления кратных точек на эллиптических кривых вида Weierstrass, Montgomery, Twisted Edwards // Труды конференции «Туполевские чтения». 2012.
- 5) Bernstein D., Birkner P., Lange T., Peters C. Twisted Edwards Curves // Abstract of the First international conference on cryptology in Africa. Casablanca, Morocco, June 11-14. 2008. P.389-405.

<sup>1</sup> База предвычисленных значений

<sup>2</sup> Для случайных кривых над проективными координатами.